说明: 本视频对应王道书 4.1.5

先学习文件的逻辑结构、文件的物理结构,有助于理解文件管理的其他知识。因此在课程中,我们会先跳学文件的逻辑结构(王道书4.1.5)、文件的物理结构(王道书 4.1.6)

建议: 学完本视频,可以接着阅读王道书 4.1.5



知识总览

无结构文件

文件的逻辑结构

所谓的"逻辑结构",就是指在用户看来, 文件内部的数据应该是如何组织起来的。而 "物理结构"指的是在操作系统看来,文件 的数据是如何存放在外存中的。 顺序文件

有结构文件

索引文件

索引顺序文件

类似于数据结构的"逻辑结构"和"物理结构"。

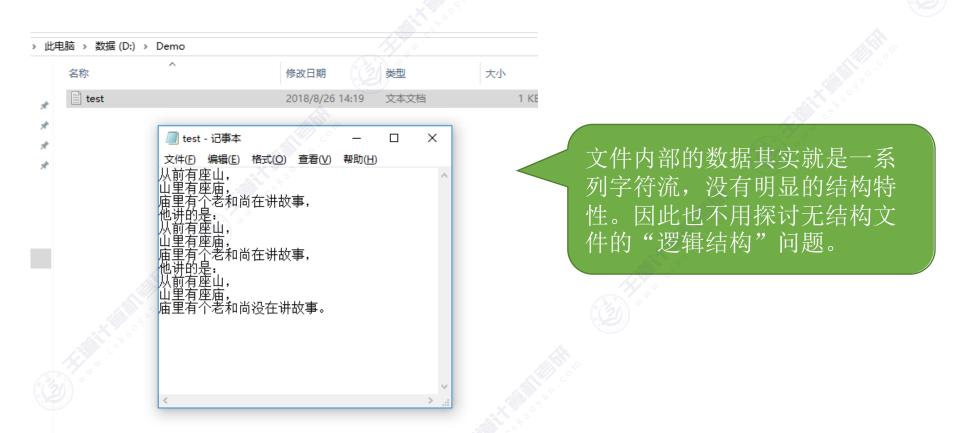
如"线性表"就是一种逻辑结构,在用户角度看来,线性表就是一组有先后关系的元素序列,如: a, b, c, d, e

"线性表"这种逻辑结构可以用不同的物理结构实现,如:顺序表/链表。顺序表的各个元素在逻辑上相邻,在物理上也相邻;而链表的各个元素在物理上可以是不相邻的。因此,顺序表可以实现"随机访问",而"链表"无法实现随机访问。

可见,算法的具体实现与逻辑结构、物理结构都有关(文件也一样,文件操作的具体实现与文件的逻辑结构、物理结构都有关)

无结构文件

按文件是否有结构分类,可以分为无结构文件、有结构文件两种。 无结构文件:文件内部的数据就是一系列二进制流或字符流组成。又称"流式文件"。如:Windows 操作系统中的.txt 文件。



有结构文件

按文件是否有结构分类,可以分为无结构文件、有结构文件两种。

无结构文件:文件内部的数据就是一系列二进制流或字符流组成。又称"流式文件"。如: Windows 操作系统中的 .txt 文件。

有结构文件:由一组相似的记录组成,又称"记录式文件"。每条记录又若干个数据项组成。如: 数据库表文件。<u>一般来说,每条记录有一个</u>数据项可作为<mark>关键字</mark>(作为识别不同记录的ID)

在本例中,

	作	为各个记录的	关键字	
선물		姓名	性别	
12011	12100	张三	男	

这是一张数据库表,记 录了各个学生的信息

专业 挖掘机 女 李四 挖掘机 1120112101 男 王五 数据挖掘 1120112102 男 赵六 挖掘机 1120112103 女 钱七 挖掘机 1120112104 男 1120112105 狗剩 数据挖掘 铁柱 1120112106 女 数据挖掘 女 如花 1120112107 数据挖掘 男 二狗 数据挖掘 1120112108 男 傻根儿 数据挖掘 1120112109 女 1120112110 旺财 数据挖掘

每个学生对应一条 记录,每条记录由 若干个数据项组成

有结构文件

按文件是否有结构分类,可以分为无结构文件、有结构文件两种。

无结构文件:文件内部的数据就是一系列二进制流或字符流组成。又称"流式文件"。如:Windows 操作系统中的.txt 文件。

有结构文件:由一组相似的记录组成,又称"记录式文件"。每条记录又若干个数据项组成。如:数据库表文件。一般来说,每条记录有一个数据项可作为关键字。根据各条记录的长度(占用的存储空间)是否相等,又可分为定长记录和可变长记录两种。

学号	姓名	性别	专业
1120112100	张三	男	挖掘机
1120112101	李四	女	挖掘机
1120112102	王五人	男	数据挖掘
1120112103	赵六	男	挖掘机
1120112104	钱七	女	挖掘机
1120112105	狗剩	男	数据挖掘
1120112106	铁柱	女	数据挖掘
1120112107	如花	女	数据挖掘
1120112108	二狗	男	数据挖掘
1120112109	傻根儿	男	数据挖掘
1120112110	旺财	女	数据挖掘
1120112105 1120112106 1120112107 1120112108 1120112109	狗剩 铁柱 如花 二狗 傻根儿	男 女 女 男 男	数据挖掘 数据挖掘 数据挖掘 数据挖掘 数据挖掘 数据挖掘

 32 B
 32 B
 4 B
 60 B

 学号
 姓名
 性别
 专业

这个有结构文件由定长记录组成,每条记录的长度都相同(共128B)。各数据项都处在记录中相同的位置,具有相同的顺序和长度(前32B一定是学号,之后32B一定是姓名.....)

有结构文件

按文件是否有结构分类,可以分为无结构文件、有结构文件两种。

无结构文件:文件内部的数据就是一系列二进制流或字符流组成。又称"流式文件"。如:Windows 操作系统中的.txt 文件。

有结构文件:由一组相似的记录组成,又称"记录式文件"。每条记录又若干个数据项组成。如:数据库表文件。一般来说,每条记录有一个数据项可作为关键字。根据各条记录的长度(占用的存储空间)是否相等,又可分为定长记录和可变长记录两种。

			(70)
学号	姓名	性别	特长
1120112100	张三	男	腿特长
1120112101	李四	女	腿毛特长
1120112102	王五	男	
1120112103	赵六	男	
1120112104	钱七	女	
1120112105	狗剩	男	
1120112106	铁柱	女	
1120112107	如花	女	
1100110100	— x 4	m	熟读唐诗三百首,琴棋书画样样精通,上得了厅堂下得了厨房,精通Java、C++、Python和任意一种脚本
1120112108	二狗	男	语言…(后面还有1万字)
1120112109	傻根儿	男	
1120112110	旺财	女	****************
			↑

 32 B
 32 B
 4 B
 (长度不确定)

 学号
 姓名
 性别
 特长

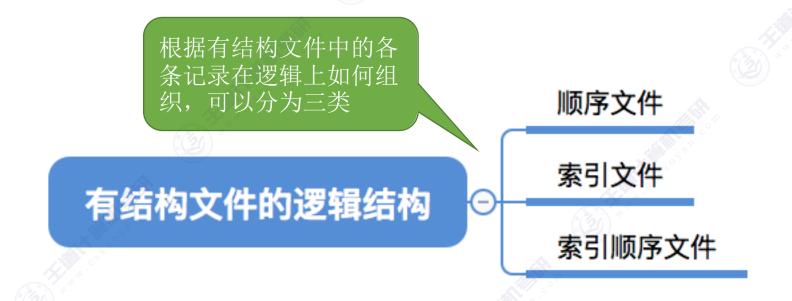
这个有结构文件由可变长记录组成,由于各个学生的特长存在很大区别,因此"特长" 这个数据项的长度不确定,这就导致了各条 记录的长度也不确定。当然,没有特长的学 生甚至可以去掉"特长"数据项。

有结构文件的逻辑结构

按文件是否有结构分类,可以分为无结构文件、有结构文件两种。

无结构文件:文件内部的数据就是一系列二进制流或字符流组成。又称"流式文件"。如:Windows 操作系统中的.txt 文件。

有结构文件:由一组相似的记录组成,又称"记录式文件"。每条记录又若干个数据项组成。如:数据库表文件。一般来说,每条记录有一个数据项可作为关键字。根据各条记录的长度(占用的存储空间)是否相等,又可分为定长记录和可变长记录两种。



顺序文件

顺序文件:文件中的记录一个接一个地顺序排列(逻辑上),记录可以是定长的或可变长的。各个记录在物理上可以顺序存储或链式存储。

记录0 记录1 记录2 记录3

顺序存储——逻辑上相邻的记录物理上也相邻(类似于顺序表)



串结构 🖯 记录之间的顺序与关键字无关

通常按照记录存入的时间决定记录的顺序

顺序文件

顺序结构

 \odot

记录之间的顺序按关键字顺序排列



假设:已经知道了文件的起始地址(也就是第一个记录存放的位置)

思考1:能否快速找到第i个记录对应的地址? (即能否实现随机存取)

思考2: 能否快速找到某个关键字对应的记录存放的位置?

顺序文件



无论是定长/可变长记录,都无法实现随机存取,每次只能从第一个记录开始依次往后查找

顺序文件

可变长记录

无法实现随机存取。每次只能从第一个记录开始依次往后查找

顺序存储

可实现随机存取。记录长度为L,则第 i 个记录存放的相对位置是 i*L

定长记录

若采用串结构,无法快速找到某关键字对应的记录

若采用顺序结构,

可以快速找到某关键字对应的记录 (如折半查找)

需要显式地给出记 录长度,假设用1 字节表示记录长度

记录长度	记录内容
L _o	R_0
L ₁	R_1
L _i	R_i
	L ₀ L ₁

可变长记录

记录内容 R_0 R_1 i*L R_{i}

定长记录

结论: 定长记录的顺序文件, 若物理上采 用顺序存储, | 则可实现随机存取; 若能再 保证记录的顺序结构,则可实现快速检索 (即根据关键字快速找到对应记录)

注:一般来说,考试题目中所说的"顺序文 件"指的是物理上顺序存储的顺序文件。之 后的讲解中提到的顺序文件也默认如此。 可见,顺序文件的缺点是增加/删除一个记 录比较困难(如果是串结构则相对简单)

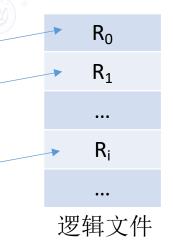
索引文件



对于可变长记录文件,要找到第i个记录,必须先顺序第查找前i-1个记录,但是很多应用场景中又必须使用可变长记录。如何解决这个问题?

0	m_0	4
1	m_i	
•••	0 00	
i	m _i	

建立一张索引表以加快 文件检索速度。每条记 录对应一个索引项。



文件中的这些记录在物理上可以 离散地存放。 索引表本身是定长记录的顺序文件。因此可以快速找到第i个记录对应的索引项。

可将关键字作为索引号内容,若按关键字顺序排列,则还可以支持按照关键字折半查找。

每当要增加/删除一个记录时,需要对索引表进行修改。由于索引文件有很快的检索速度,因此主要用于对信息处理的及时性要求比较高的场合。

另外,可以用不同的数据项建立多个索引表。如: 学生信息表中,可用关键字"学号"建立一张索引表。也可用"姓名"建立一张索引表。这样就可以根据"姓名"快速地检索文件了。

(Eg: SQL 就支持根据某个数据项建立索引的功能)

索引顺序文件



思考索引文件的缺点:每个记录对应一个索引表项,因此索引表可能会很大。 比如:文件的每个记录平均只占8B,而每个索引表项占32个字节,那么索引 表都要比文件内容本身大4倍,这样对存储空间的利用率就太低了。

键	地址
An Qi	
Bao Rong	
Ding Ding	
Cao Cao	(2)

索引顺序文件的索引 项也不需要按关键字 顺序排列,这样可以 极大地方便新表项的 插入

	姓名	共他 属性
	An Qi	
	An Kang	
×	姓名	其他属性
	Bao Rong	
	Bao Zi	

加力

逻辑文件

索引顺序文件是索引文件和顺序文件思想的结合。索引顺序文件中,同样会为文件建立一张索引表,但不同的是:并不是每个记录对应一个索引表项,而是一组记录对应一个索引表项。

在本例中,学生记录按照学生姓名的开头字母进行分组。每个分组就是一个顺序文件, 分组内的记录不需要按关键字排序



用这种策略确实可以让索引表"瘦身",但是是否会出现不定长记录的顺序文件检索速度慢的问题呢?

索引顺序文件(检索效率分析)

键	地址	姓名	其他属性	
An Qi		An Qi		用这种策略确实可以
Bao Rong		An Kang		表"瘦身",但是能不定长记录的顺序为
Ding Ding		1		速度慢的问题呢?
Cao Cao		姓名	其他属性	
		Bao Rong		
		Bao Zi		

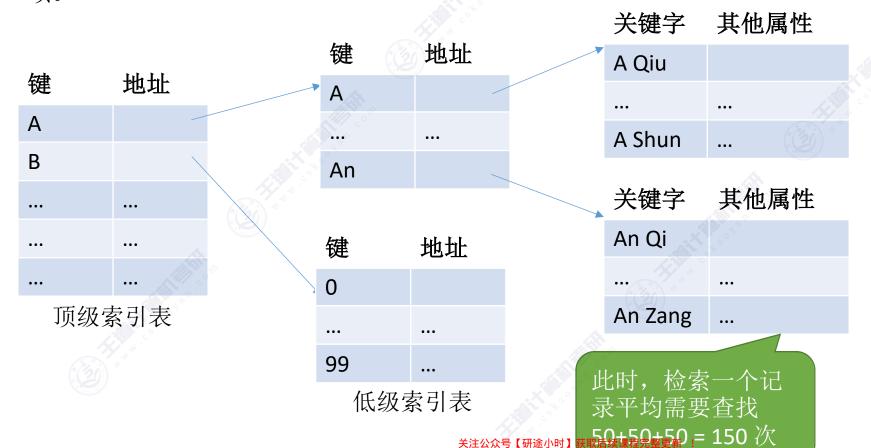
若一个<mark>顺序文件</mark>有10000个记录,则根据关键字检索文件,只能从头开始顺序查找(这里指的并不是定长记录、顺序结构的顺序文件),平均须查找 5000 个记录。

若采用**索引顺序文件**结构,可把 10000 个记录分为 **v**10000 = 100 组,每组 100 个记录。则需要先顺序查找索引表找到分组(共100个分组,因此索引表长度为 100,平均需要查 50 次),找到分组后,再在分组中顺序查找记录(每个分组100 个记录,因此平均需要查 50 次)。可见,采用索引顺序文件结构后,平均查找次数减少为 50+50 = 100 次。

同理,若文件共有 10⁶ 个记录,则可分为 1000 个分组,每个分组 1000 个记录。根据关键字检索一个记录 平均需要查找 500+500 = 1000 次。这个查找淡数依然很够理解何解决呢?

多级索引顺序文件

为了进一步提高检索效率,可以为顺序文件<mark>建立多级索引表</mark>。例如,对于一个含 10⁶ 个记录的文件,可先为该文件建立一张低级索引表,每 100 个记录为一组,故低级索引表中共有 10000 个表项(即10000个定长记录),再把这 10000 个定长记录分组,每组100个,为其建立顶级索引表,故顶级索引表中共有 100 个表项。



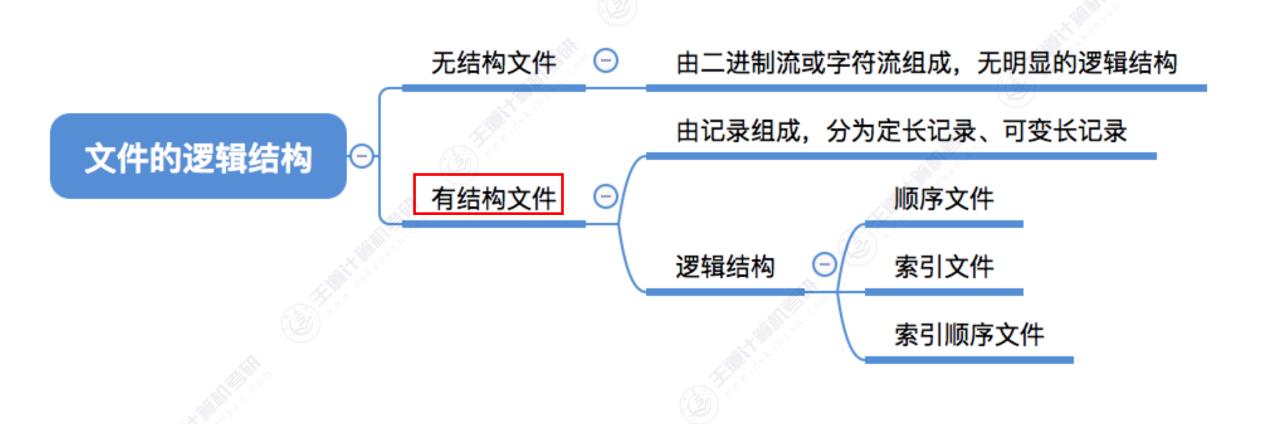
Tips: 要为 N 个记录的文件 建立 K 级索引,则最优的 分组是每组 $N^{1/(K+1)}$ 个记录。

检索一个记录的平均查找 次数是 ((N¹/(K+1))/2) * (K+1)

如:本例中,建立2级索引,则最优分组为每组100000^{1/3} = 100个记录,平均查找次数是(100/2)*3 = 150次

王道考研/CSKAOYAN.COM

知识点回顾与重要考点



知识点回顾与重要考点

默认各记录在物 理上顺序存储

串结构: 记录顺序与关键字无关

顺序结构: 记录按关键字顺序排列

可变长记录的顺序文件在每次查询时只能从头依次查找

顺序文件

可变长记录的顺序文件无法实现随机存取,定长记录可以

定长记录、顺序结构的顺序文件可以快速检索(根据关键字快速找到记录)

最大缺点: 不方便增加/删除 记录

建立一张索引表,每个记录对应一个表项。各记录不用保持顺序,方便增加/删除记录

有结构文件

索引文件

索引表本身就是定长记录的顺序文件,一个索引表项就是一条定长记录,因此索引文件可支持随机存取

若索引表按关键字顺序排列,则可支持快速检索

解决了顺序文件不方便增/删记录的问题,同时让不定长记录的文件实现了随机存取。但索引表可能占用很多空间

将记录分组, 每组对应一个索引表项

索引顺序文件

检索记录时先顺序查索引表, 找到分组, 再顺序查找分组

要会计算平均查找次数

当记录过多时,可建立多级索引表



公众号: 王道在线



b站: 王道计算机教育



抖音:王道计算机考研